(54) LOCAL AREA NETWORK CONTROLLER

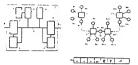
(11) 61-140243 (A) (43) 27.6.1986 (19) JP

(21) Appl. No. 59-262527 (22) 12.12.1984 (71) NEC CORP (72) MASANORI MIZUTA

(51) Int. Cl⁴. H04L11/00

PURPOSE: To avoid content of a destination address table of a terminals station from being revised at each extension or deletion by allowing each node processor to make inquiry to an address server only when the final destination address name is not clear.

CONSTITUTION: LAN subsystems $L_t \sim Ln$ are connected mutually via node processors $N_1 \sim N_{n+1}$. A terminal station Sij is connected respectively to an LAN subsystem Li and a terminal station Si, represents the address server of the LAN subsystem Li. When a terminal station Si, transmits a message (b) to a node processor 1 (Ni), a message transmission/reception circuit 2 searches a destination address storage section 7 when the content Ni of a destination address I of the message (b) is coincident with the content of an address comparison circuit 4 so as to check whether or not the address of a terminal station S_{t+1} is stored in advance in a destination address storage section 7. When the address is not registered, the node processor 1 inquires about the address of a terminal station L_{t+1} for the address server S_{t+1} of the LAN subsystem L_{t+1} .



- - b- b- b- b- b-

3. message transmission reception section, 5: address comparison circuit. 6: control section, 6: message buffer section, 11,12 destination address, 21,22: transmission address, d: data e: destination LAN number. E transmission LAN number (9) 日本国特許庁(IP)

① 特許出願公開

[®]公開特許公報(A)

昭61-140243

ᡚInt, Cl. ⁴ H 04 L 11, J0 超别記号

庁内整理番号 Z-7830-5K 母公開 昭和61年(1986)6月27日

77 04 2 11,00

2 - 1830-5K

審査請求 有 発明の数 1 (全5頁)

❷発明の名称 ローカルエリアネツトワーク制御装置

②特 顧 昭59-262527

母出 駅 昭59(1984)12月12日

母 明 者 水 田 正 憲 東京。灣地区芝5丁目33番1号 日本電気株式会社内 ⊕出 願 人 日本電気株式会社 東京都地区芝5丁目33番1号

19代理人 弁理士 井出 直孝

明 福 書

1. 発明の名称

ローカルエリアネットワーク制御装置

2. 特許請求の顧酬

(I) 複数の端局を接続する複数のローカルエリア ネットワークサブシステムと、

このローカルエリアネットワークサブシステム

を相互に結合するノードプロセッサと を含み、

上記ノードプロセッサは、

上記ローカルエリアネットワークサブシステム に接続されている森局のアドレスを記憶する手段 と、

上記復敗の婚局の一つから発せられるメッセー ジを宛先アドレスに従って転送する手段と

を含むローカルエリアネットワーク制御装置に おいて、

上記ローカルエリアネットワークサブシステム

に接続され、福局のアドレスを登録するアドレス サーバと、

上紀紀性する手段に記憶されている宛先アドレスを上紀アドレスサーバに問い合わせて修正する 刺翻手段と

を備えたことを特徴とするローカルエリアネットワーク制御装置。

3. 発明の詳細な説明

〔産業上の利用分野〕

本発明は、ローカルエリアネットワーク(以下、「しんN」という。)を構成する複数のサブシステムを相互に結合するノードステーション制御装置に関する。特に、複数のしんNサブシステムにまたがる現先端局のアドレス指定制御に関する。(従来の技術)

従来、LANの宛先端局のアドレス指定制御方式では、LANサプシステムに接続されている各端局が、全ての端局の宛先アドレスを保持していなければならなかった。

特開昭61-140243 (2)

すなわち、LANサプシステムが増設されたり、 あもいはしANサプシステム内の福島が埋設され したびに、LANを構成する全ての福島には、新 しく埋設されたしANサプシステム名または福島 名を記憶しなどさなければならなかった。

(発別が解決しようとする問題点)

したがって、従来のし A N 制御装置では L A N を構成する サブシステムまた は福易が、増挽 わるいは 財被されるたびに、全ての補易の飛光 アドレステーブルの内容を更新しなければならず、し A Nの運用に対して敵道性を欠く欠点があった。

本発明は、このような従来の欠点を解決するもので、 LAN サブシステムの増減または適局の増 関 に し AN サブシステムの増減または適局の増 関 と可能にする LAN 制御設置を提供することを 目的とする。

(問題点を解決するための手段)

本発明は、複数の端局を接続する複数のLAN サブシステムと、このLANサブシステムを相互 に結合するノードプロセッサとを含み、上記ノー ドプロセッサは、上記し A N サプシステムに接続されている海馬のアドレスを記憶する手段と、上記段数の海馬の一つから発せられ段とそったとし、外側領責において、上記し A N サブシステンとした。 上記記憶するアドレスを登録されている元と、上記記憶する子段に記憶されている元となった。 上記記憶する子段に記憶されている元先生でドレスを上記アドレスサーバに向い合わせて。 (世 田)

本発明は、LANサプシステムの一つの協局に アドレスサーバ機能を持たせ、このアドレスサー バの殉先アドレステーブルをLANサプシステム の増減および強局の増減に対応して更新する。

したがって、各ノードプロセッサはしANサプシステムや福局の増設などで発先アドレスが不明のさらにのみ、アドレスサーバにそのしANサプシステムの程先アドレスを高ことができる。すなかり、ノッセージを送信することができる。すなわち、しANサプシステムや福局の増設や削減があ

っても、各し人Nサブシステムのアドレスサーバ にそのアドレスを登録すればよく、すべての嫡島 が増設あるいは削減されたし人Nサブシステム名 や嫡島名を記憶しなおす必要がない。

(実施例)

以下、本発明の実施例方式を図面に基づいて説 明する。

第1図は、本発明の一実施例装置のノードプロセッサ部分を示すブロック構成図である。本発明に関連しない部分は首略してある。

系1回において、ノードプロセッサ1の本発明に関連する部分は、メッセージ运受信回路2、3、アレス比較回路4、5、期間86、元米のではでは、カンとでは15人では、カン・セージ送受は回路2とは、大いでは、アドレス比較回路4、5、期間86以メッセージは受は回路3とは、カン・アドレス比較回路4、5、1、利間86以メッセージは受け回路3ととアドレス比較回路4、5、メッセージ送受け回路3ととアドレス比較回路4、5、メッセージ送受け回路3とアドレス比較回路4、メッセージ送受け回路3と

アドレス比較回路 5 、制御郎 6 と宛先アドレス記 性郎 7 とがそれぞれ接続される。

第 2 匹は、 L A N の全体を示すプロック構成図である。 第 2 図において、 L A N サブシステム L 、 - L 、 - (n は 2 以上の整数) が、 ノードプレッサ N 、 - N ト - N ト - N ト - N ト - N ト - N ト - C かんして相互に接続される。 L A N サブシステム L 、 - (- 1 - n) が接続され、 江陽 S 、 - (- 1 - n) は L A N サブシステム L 、 の アドレス ナー - N を 示す。

那3図は、LAN内を伝送されるメッセージの 形式を示すフォーマットである。第3図60は一般 的な送信メッセージ形式を示し、心は頑易S;;から ら頑局S;;,の送信メッ

34mmn:1-140243 (3)

セージ形式を示し、ははノードプロセッサN、が 機局 S..., に送信するときの送信メッセージ形式を示す。

第3回(Mにおいて、発先アドレス11は自局し入 N内の発先機関(補助 Sil あるいはノードプロセ は別の発光機関でドレスを示す。発性元アドレス21 はメッセージ発信元の補助アドレスを示し、発 プアドレス22は自局し入N内の発信元(機関 Sil あるいはノードプロセッサN、)のアドレスを示 ず。現先し入Nサプシステムの書号を示し、発信れてし いるし入Nサプシステムの書号を示し、発信れて いるし入Nサプシステムの書号を示す。

LANサプシステムし、の婚局S...から、LANサプシステムし、「の帰局S...」によっセージを送信する場合について第1回および第3回を参照して詳細に説明する。

第3図向において、宛先アドレス11はノードプロセッサN:、宛先アドレス12は雄扇S....

発信元アドレス21は福局 S.,,、発信元アドレス22 も福局 S.,,、宛先 L.A.N 書号は L.A.N サブシステム し,,,、発信元 L.A.N 書号は L.A.N サブシステム し, である。

端局 S・1、から、第 3 図向に示す形式のメッセージがノードプロセッサ 1 (N・1) に発信されると、ノードプロセッサ 1 のメッセージ送受信を登りませる。 により伝送されたメッセージ(0)の 宛先アドレス11の内容 N・とが比較され、不一致のときには以降の情報(宛先アドレス12、発信元フィドレス21、22、発化元スN番号、データ)を無視する。

メッセージのの宛先アドレス11の内容N、がアドレス比較回路4の内容に一致すると、刺羽郎6はメッセージのを共通パス3を介してメッセージパッファ部8に結論するように指示する。メッセージのを一旦結論すると、刺羽郎6はメッセージのの宛先し人N番号と現代アドレス12をインデックスにして、宛先アドレスは健康7をサーチル・

福局S....。のアドレスが宛先アドレス記憶部で にあらかじめ記憶されているか否かを調べる。

登録されていない場合には、ノードプロセッサ 1 は、LANサプシステムし、, のアドレスサー バS...。に対して、箱房S...。のアドレスを 間い合わせる。アドレスサーバS...。は、箱房 S...。のアドレスをノードプロセッサ1に返送 し、ノードプロセッサ1の刺剤部6は和先アドレ ス記性部1に格納する。

飛先アドレス記憶部7に適局S...。のアドレスがあらかじめ登録されている場合。あるいは上記の動作により登録が完了した場合には、制御部とっせージ(の)のヘッダ部(飛先アドレス!」〜発信元 アドレス22)をメッセージ(の)の形式に変慎し、共通バス9を介してメッセージ(を)が送出され、さらに伝送路ょ... にメッセージ(の)が送出される。

メッセージ(C)は、自局しAN内の宛先端局のアドレスを示す宛先アドレス11が端局S;...。にな

り、自馬しAN内の免債元のアドレスを示す発信 元アドレスがノードプロセッサN; になる。福局 S..., は、メッセージにの発光アドレス11を選 、自馬強メッセージであるかを判断してからメ ッセージにも受け取る。

し A N サブシステムし、、 からし A N サブシステムし、に メッセージを送信する場合も同様に、 ノードプロセッサー (N、) から伝送されたメッセージ E 受良け 数り、 アドレス 比較回路 5 によりノード フセッサー 1 宛のメッセージであるかで 利利 する。さらに L A N サブシステムし、の 強励 別の 場合には、上記と同様の制御によりメッセージ を送出する。

以上、繰り合わせたLANサプシステムの相互 の遺信方式を説明したが、離れたLANサプシス テムの補局間でメッセージを送信する場合にも、 上記と同様の制御が可能である。

すなわち、第2図に示すしANサプシステムし、

時間81-140243 (4)

の強局 S・1、から、L A N サブシステムし。の機局 S・1、に返信する場合には、増局 S・1、からノードアロセッサ N・に送出するメッセージは、メッセージは、フ・ドロの形式に従い、R 先アドレス12には場局 S・1、発信元アドレス21には適局 S・1、発信元アドレス22にも相局 S・1、発信元アドレス22にも相局 S・1、原先 L A N サザシステムし、免債 元しん N 書号は L A N サブシステムし、それぞれ定義する。

 ば現先アドレス12を現先アドレス11に変更し、自 局LAN内の環局にメッセージを适出する。自局 LAN内の環局でなければ、更に次のノードプロ セッサに転送する。

以上の動作は、しんハサブシステムあるいは福 局が増設された場合に、ノードプロセッサではそ の現先アドレスが不明であるので、各しムハサブ システムのアドレスサーベに関い合わせて、その 現先アドレスを知って遺传を行う場合である。

LANサプシステムあるいは海局が削減された 場合には、すでに宛先アドレス起催部1に起せさ れているその宛先アドレスを捕去しなければなら ないが、それには、LAN地動時にノードプロセ ッサが自馬のアドレスサーバに問い合わせて、常 に宛先アドレス起催部1の内容を更新する方法を さればよい。

アドレスサーバSiaの構成は、満層の数が少な い場合はディジタルスイッチでよく、多少局数が 多くなりしかも固定的である場合には、複数のピ ンの間を与える情報に応じたパターンで短絡され

た短絡コネクタを用いる。 扇数がさらに多くなる 場合には鉄出専用メモリ (ROM) を用いること がよい。

(発明の効果)

本発明のLAN制御装置は、以上説明したように、各ノードプロセッサに増設したLANサプシステムまたは端局のアドレスを結婚しているアドレスサーバを握え、各ノードプロセッサは最終現 大フドレスなが不明のときにのみ、アドレスサーバに問い合わせることにより遺伝が可能になる。

したがって、編局の程先アドレステーブルの内容を増設あるいは削減のたび毎に更新する必要がなく、し A N サブシステムまたは縮局の増設があったときにそのアドレスをアドレスサーバのみを 長更するだけでよく、それらの増減に対し非常に 動造性のあるし A N 装置を構成することができる。

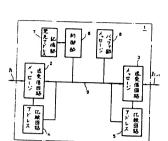
4. 図面の無単な世界

第1図は本発明の一実施例装置のノードプロセッサ部分を示すプロック構成図。

第2図はしANの全体を示すプロック構成図。 第3図はしAN内を伝送されるメッセージの形 さを示すフェーマット。

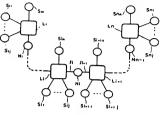
1 …ノードプロセッサ、2、3 …メッセージ返受核回路、4、5 … アドレス比較回路、6 … 利謝郎、7 … 知先アドレス記憶部、8 …メッセージパッファ部、9 …共通パス、L … L A N ップンステム、5 … 編局、N …ノードプロセッサ、4 … 伝送路。

特許出職人 日本電気株式会社 代理人 弁理士 井 出 直 孝

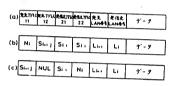


苏 1 ②

特開昭61-140243 (5)



浙 2 🗇



Ж 3 🙉